PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

02-057237

(43)Date of publication of application: 27.02.1990

(51)IntCL

₹.

A618 5/055 A618 6/03 G06F 15/16

(21)Application number: 63-208292

(22)Date of filing:

24.08.1988

(71)Applicant:

HITACHI MEDICAL CORP

(72)Inventor:

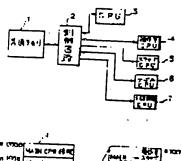
TAKAHASHI SHUNJI TANAKA SHIYOUGO

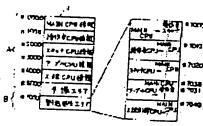
SASAKI HIROSHI KADOSHIMA TAKUYA

(54) CT APPARATUS HAVING PLURALITY OF TERMINAL CPUS

(57)Abstract

PURPOSE: To efficiently perform terminal communication without passing through a main CPU by reading the data for the CPU of the interruption generating source within an exclusive writing region by the interruption processing due to the CPU of an interruption command part. CONSTITUTION: An exclusive writing region A has writing regions (#0000-#5000) exclusive to CPUs 3-7. Regions #5000-#7000 are set as preparatory areas and used in the case of excessive data. In the writing region at every CPU, only own CPU is writable and other CPU is impossible to write. An interruption generation display region B is set on and after the writing region #7000 and, in the regions #7000-7010, a main CPU is set to an interruption generating source and the interruption command to other CPU is stored as the flag corresponding to the other CPU. This region B turns the flags between the CPUs in interrup tion relation ON at the time of the generation of interruption. Therefore, each CPU can instantaneously know whether interruption is generated presently and the command source of said interruption is personal by looking the region B and the communication between CPUs becomes possible actually.





LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C): 1998.2003 Japan Patent Office

⑩日本国特許庁(JP)

10 特許出顧公開

四公開特許公報(A) 平2-57237

®int, CI. 1

建別記号

庁内整理番号

每公開 平成 2年(1990) 2月27日

A 61 B 5/055

330 A

8119-4C 7259-4C

A 61 B 5/05

390 ж 審査請求 未請求 請求項の数 1 (全4頁)

会発明の名称 複数端末CPUを有するCT装置

> 2046 颐 昭63-208292

23出 昭63(1988) 8月24日

勿発 明

千葉県柏市新十余二2番1号 株式会社日立メディコ柏工 場内

母発 正 槅

千葉県柏市新十余二2番1号 株式会社日立メディコ柏工 場内

⑦発 佐 Þ *

伊発 也 千葉県柏市新十余二2番1号 株式会社日立メディコ柏工 堡内

千葉県柏市新十余二2番1号 株式会社日立メディコ柏工・ 場内

勿出 🏾 株式会社日立メディコ 29代 理 人 弁理士 秋本 正実

東京都千代田区内神田 1 丁目 1 番14号 外1名

最終頁に続く

l. 発明の名称 複数端末CPUを育するCT装置

- 2. 特許請求の範囲
 - i。 CT画像処理用の主CPUと、CT用の複数 端末CPUと、メモリとを確えたCT装置にお

上記メモリを各CPU専用書込み領域と各C PU間の割込み発生表示複雑とに区分したもの で、各CPUの自己に関する情報を対応専用む 込み領域に搭納し、各CPV間において、舒込 み関係が発生した場合この割込み関係にある割 込み発生元と割込み要求先との対応関係を上記 群込み発生表示領域に格納する手段と、設割込 み発生表示領域をみて割込み発生元と割込み要 求先の各CPUを見つけ出し、接前込み要求先 のCPUは対応する割込み発生元のCPUにつ いて診割込み発生元のCPU用の前記専用書込 **み領域をアクセスし、旅割込み発生元のCPU** に関する情報を割込みにより収込む手段と、を

有する複数端末CPUを有するCT装置。

3、発明の詳細な説明

(産業上の利用分野)

本発明は、CT装置、枠に複数確定用CPUを 有するCT袋置に関する。

(従来技術)

CT装置には、X線CT装置。NMR使用のC T袋置等がある。これらのCT袋運は、システム としての規模の拡大に伴って、I個のCPUでは なく複数のCPUを使う例が多い。複数のCPU はCT西復処理用のCPUの他に、操作収用CP υ. スキャナ用CPu, テーブル用CPu. X線 制御用CPUより成る例が多い。CT酉像処理用 CPUは処理の主体をなし、主CPUと呼び、値 は縞来用CPUと呼ぶことが多い。

商、 X 譲 C T 装置に関しての一般的な従来例に は「CTスキャナー」(コロナ社発行、昭和54年 度発行、岩井氏編)がある。

(発明が解決しようとする課題)

複数CPU使用のCT装置は、前記画像処理用

の主CPUを増加を増加を でいる例が多い。然るに、主CPUが接続 中心であるが数に、各場末用CPU相互間での遺 信を行うには、必ず主CPUを介することを果り、 主CPUの処理負担を大きくする。この結果、再 による本来の複雑処理である。以は、 成処理等の処理の遅延を招いたり、又体のシステムの稼働自体にも悪影響を与えていた。

本発明の目的は、埼末用道信を主CPUを介さずに効率的に行わせてなるCT装置を提供するものである。

、〔舞闘を解決するための手段〕

本発明は以下の構成より成る。

- (1) 各CPU共通なメモリを設ける。
- (2) このメモリを各CPU固有の専用書込み領域と、割込み関係発生時の割込み関係を指摘する 割込み発生表示領域に区分する。
- (3) 耐込み発生表示領域中の割込み関係にある割 込み発生元CPUと割込み要求先CPUとを見

・ 製御回路 2 と共通メモリ 1 とは本実施例の新規部分である。制御回路 2 は、共通メモリ 1 と各 C P U 間及び共通メモリ 1 と C P U る~ 7 との接続制御及び各 C P U 間及び共通メモリ 1 と C P U 3 ~ 7 との間の遺俗制御を行う。

即ち、複数CPU4~7より共選メモリーへの 司込み若しくは提出しの要求を受け取ると、制御 四路 2 は、あらかじめ定めておいた優先順序に い共選メモリ1に接続すべきCPUを選択した接 CPUと共選メモリ1との接続を行い、その接続 したことをはCPUに知らせる。 はCPUは、制 でことをはCPUに知らせる。 はCPUは、制 では、制御 の路2より送られて来た接続を示す信号等に で、共選メモリ1への書込み若しくは提出しを 行う。

し被されなかったCPUに対しては、2つの方法をとり得る。すなわちしつの方法は、接続の可能となる時機まではCPUへは一切連絡せず、接続が可能となって始めて接続を行い、その旨をはCPUへ知らせるという方法であり、この場合はCPUは共通メモリーに対する読出し若しくはほ込みを待たされることになる。

つけ出し、この割込み要求先CPUは、専用む込み前域中の諮詢込み発生元のCPU用の情報を割込み発生元のCPU用の情報を割込み処理で統出す。

(作用)

本発明では、共通なメモリ中の書込み専用領域 中のCPU情報を割込み発生表示領域の指示に従って割込み提出すことが可能となる。

(実施例)

第1回は本発明のX組CT協定の実施例図である。X線CT設定は共進メモリ1、制御回路2、 主CPU3、操作車CPU4、スキャナ用CPU 5、テーブル用CPU6、X組制御CPU7より成る。

主CPU3はCT面像処理用CPUであり、削 処理、画像再構成処理を行う。操作車CPU4は、 キーボードやCRT、プリンタ等の人出力概器操 作を行う。スキャナ用CPU5は、X線スキャナ 制御を行う。テーブルCPU8は、被検体の位置 制御を行う。X線制御CPU7はX線発生制御を 行う。

今1つは、接続出来なかったことを接続されなかったCPUに対して知らせるという方法である。また一定時間待たせて、それでも接続可能な時間が到来しない時始めて知らせるという方法、すなわち、第一の方法と第二の方法とを組合わせた方法も考え得る。

何れの方法によるかは、例えばシスチム全体の 速度や回路の構成、各CPUの能力等を考慮して 決定すれば良い。

又、これについては必ずしも各CPU全てに同 一の方法を用いずとも良く、又用いても良い。

共通メモリ1はCPU3~7がアクセス可能なメモリであり、その記憶領域は、専用委込み領域 人と割込み発生要示領域8とに区分されている。 その区分の様子を第2図に示す。

第2図で専用書込み領域Aは、CPU3~7専用の書込み領域(#0000~#5000)を有する。#5000~#7000までは予値エリアとして設定し、情報過多の場合の結論に使用する。各CPU紙の書込み領域は、自己のCPUのみが書込み可能であ

特間平2-57237(3)

り、他のCPUは春込み不可とした。更に、この 春込み領域の提出しアクセスは、自己のCPUの みならず他のすべてのCPUから可能にさせてお く。

CPU情報としては、CPU問退信に必要な情報を主とした。例えば、テーブルCPU情報としてはテーブルの位置情報があり、これを進作車CPUがCRT上に表示させるべく取込むといった退債がある。

角、ノモリ1の他に各CPU固有の主メモリを 有する場合もある。この場合には、共通メモリ1 には、CPU間通信用情報のみを指摘させること が好ましい。

割込み発生投示領域月は # 7000~以降に設定した。この領域Bの詳細例を第2回の右側に拡大して示した。 # 7000~# 7010までは主CPUを割込み発生元とし、他CPUへの割込み要求を他CPU対応にフラグとして格納させた。他のアドレスでも同様な格納形式をとる。

この領域Bは、割込み発生時のみ割込み関係に

あるCPU間のフラグをONにさせる。従って、 各CPUは、この領域Bをみることによって現在 耐込み発生が存在し、且つその要求先が自己か否 かを即應に知ることができる。

割込み要求先のCPUがわかると、その割込み 発生元のCPU対応の領域AのCPU情報を、割 込み要求先のCPUが割込みによって提出す。こ の提出しによってCPU間遺信が事実上可能となった。

両、CT装置以外の複数CPUを有する計算機 システムであっても本発明は適用できる。

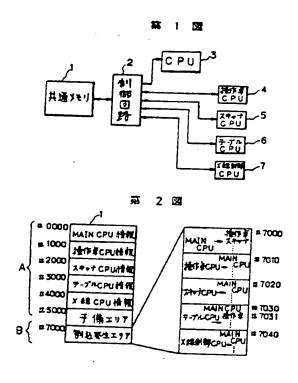
(発明の効果)

本発明によれば、共通なメモリを設けて、これに対して割込み処理によってCPU間退信が可能となった。

4. 図面の簡単な異明

第1回は本発明の実施例図、第2回は共通メモリの領域分けの具体例図である。

1 …共通メモリ、 2 …制御団路、 3 …主メモリ、 3 ~ 7 …確求用 C P U。



第1頁の続き

③Int. Cl. 3

G 06 F 15/16

識別記号

310 P A

6745-5B 6745-5B

-222-